(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平9-179924

(43)公開日 平成9年(1997)7月11日

(51) Int.Cl.6		識別記号	庁内整理番号	FΙ		技術	表示箇所
G06K	1/12			G06K	1/12	F	
	7/00		7429-5B		7/00	K	
			7429-5B			G	

審査請求 未請求 請求項の数27 OL (全 23 頁)

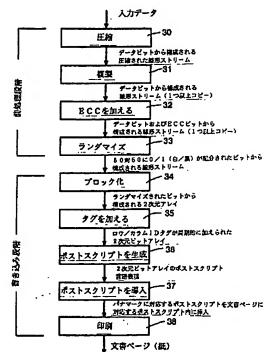
(21)出願番号	特顧平8-326533	(71)出願人	000005821
			松下電器産業株式会社
(22)出顧日	平成8年(1996)12月6日		大阪府門真市大字門真1006番地
(SO) ELIZA E	1 200 1 (1000) 12/10 2	(72) 公田安	ダニエル ロプレスティ
		(12/元列省	ノーエル ロノレスノイ
(31)優先権主張番号	08/569, 280		アメリカ合衆国 ニュージャージー
(32)優先日	1995年12月8日		08525, ホープウェル, エルム スト
(33)優先権主張国	米国 (US)		リート 19
		(72) 登明者	ジェフリー エサコフ
		(12)/1917	
			アメリカ合衆国 ニュージャージー
			08690, ハミルトン スクエアー, サ
			ンセット プールパード 77
		(T) (D) (T)	
		(/4)代理人	弁理士 山本 秀策
		·	具数百元党人
		l l	最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 印刷媒体に印刷する情報をエンコードする方法、印刷媒体に印刷された情報をデコードする方法、および2次元データパーコード

(57)【要約】

【課題】 ディジタル的にエンコードされたデータを表現するクロック不要の2次元バーコードを提供する。

【解決手段】 情報を、データビットを表現する1シーケンスの「0」および「1」文字を有するデータストリームに変換するステップと、データストリームをランダマイズすることによって、1シーケンスの「0」および「1」文字を有するランダマイズされたデータストリームを生成するステップと、ランダマイズされたデータストリームを、複数のロウおよび複数のカラムの2次元ビットマップにフォーマットするステップと、フォーマットされたビットマップを印刷媒体上に印刷するステップと、を含む。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 印刷媒体上に印刷する情報をエンコードする方法であって、

該情報を、データビットを表現する1シーケンスの「0」および「1」文字を有するデータストリームに変換するステップと、

該データストリームをランダマイズすることによって、 1シーケンスの「0」および「1」文字を有するランダ マイズされたデータストリームを生成するステップと、 該ランダマイズされたデータストリームを、複数のロウ および複数のカラムの2次元ピットマップにフォーマッ トするステップと、

該フォーマットされたビットマップを該印刷媒体上に印刷するステップと、を含んでいる情報エンコード方法。 【請求項2】 印刷媒体上に印刷する情報をエンコード する方法であって、

該情報を、データビットを表現する1シーケンスの「〇」および「1」文字を有するデータストリームに変換するステップと、

該データストリームをマッピングすることによって、複数の所定の空き位置をもつ複数のロウおよび複数のカラムのディジタル2次元ビットマップをつくるステップ

該複数の所定の空きビット位置のそれぞれにディジタルブロック識別子を追加するステップであって、該ディジタルブロック識別子がそれぞれ、所定数のブロック識別子ビットと、該ディジタルブロック識別子間のロウ数あるいはカラム数を識別可能とする値と、を有している、ステップと、

該ディジタル2次元ビットマップをフォーマットすることによって、データ画素およびブロック識別子画素を有する、画素ベースの2次元ビットマップをつくるステップと、

該フォーマットされたビットマップを該印刷媒体上に印刷するステップと、を含んでいる情報エンコード方法。 【請求項3】 印刷媒体上に印刷する情報をエンコード する方法であって、

該情報を、データビットを表現する1シーケンスの「O」および「1」文字を有するデータストリームに変換するステップと、

該データストリームをランダマイズすることによって、 該データストリームにおいてほぼ同数の「0」文字および「1」文字を生成するステップと、

該ランダマイズされたデータストリームをマッピングすることによって、複数の所定の空きビット位置をもつ複数のロウおよび複数のカラムのディジタル2次元ビットマップをつくるステップと、

該複数の所定の空きビット位置のそれぞれにディジタルブロック識別子を追加するステップであって、該ディジタルブロック識別子がそれぞれ、所定数のブロック識別

子ビットと、該ディジタルブロック識別子間のロウ数あるいはカラム数を識別可能とする値と、を有している、ステップと、

該ディジタル2次元ビットマップをフォーマットすることによって、データ画素およびブロック識別子画素を有する、画素ベースの2次元ビットマップをつくるステップと、

該フォーマットされたビットマップを該印刷媒体上に印刷するステップと、を含んでいる情報エンコード方法。 【請求項4】 前記情報を圧縮するステップをさらに含んでいる、請求項1から3のいずれか1つに記載の方法

【請求項5】 誤り訂正符号データビットを前記データストリームに追加するステップをさらに含んでいる、請求項4に記載の方法。

【請求項6】 前記データストリームを複製することによって、エンコード時の信頼性を改善する冗長データを 生成するステップをさらに含んでいる、請求項5に記載 の方法。

【請求項7】 前記フォーマットするステップが、前記 データストリームにヘッダ情報を追加することによっ て、標準的なポータブルビットマップ (PBM) フォー マットをつくるステップをさらに含んでいる、請求項6 に記載の方法。

【請求項8】 前記フォーマットするステップが、ロウの長さまたはカラムの長さにそれぞれほぼ等しい長さをもつ、少なくとも1つの水平または垂直デスキューイングストリップを追加するステップをさらに含んでいる、請求項7に記載の方法。

【請求項9】 前記フォーマットするステップが、前記 PBMフォーマットをインキャプシュレーテッドポスト スクリプトに変換するステップをさらに含んでいる、請 求項3に記載の方法。

【請求項10】 前記データストリームをランダマイズ する前記ステップが、該ストリームを1ビットずつラン ダマイズする、請求項1および3のいずれか1つに記載の方法。

【請求項11】 所定の情報を表現するデータ画素の複数のロウおよび複数のカラムのかたちで印刷媒体上に印刷された情報をデコードする方法において、該データ画素が第1の色または第2の色のいずれかである、方法であって、

該印刷媒体から該情報を読み取るステップと、

該複数の画素ロウおよび該複数の画素カラムのそれぞれ において、水平エッジ数および垂直エッジ数を求めるス テップと、

該複数のロウおよび該複数のカラム中から選択されたいくつかのグループをつくり、該選択されたいくつかのグループのそれぞれにおいて、該エッジの数が最小となるロウセンターラインおよびカラムセンターラインをそれ

ぞれ求めるステップと、

該ロウセンターラインのそれぞれと、該カラムセンター ラインのそれぞれとの交点に位置する2進データを読み 出すことによって、該印刷媒体上に印刷されているエン コードされた情報を表現する信号を生成するステップ と、を含んでいる方法。

【請求項12】 所定の情報を表現するデータ画素の複数のロウおよび複数のカラムのかたちで印刷媒体上に印刷されたランダマイズされた情報をデコードする方法において、該データ画素が第1の色または第2の色のいずれかである、方法であって、

該印刷媒体から該情報を読み取るステップと、

該複数の画案ロウおよび該複数の画案カラムのそれぞれ において、水平エッジ数および垂直エッジ数を求めるス テップと、

該複数のロウおよび該複数のカラム中から選択されたいくつかのグループをつくり、該選択されたいくつかのグループのそれぞれにおいて、該エッジの数が最小となるロウセンターラインおよびカラムセンターラインをそれぞれ求めるステップと、

該ロウセンターラインのそれぞれと、該カラムセンター ラインのそれぞれとの交点に位置する2進データを読み 出すことによって、該印刷媒体上に印刷されているエン コードされた情報を表現するランダマイズされた信号を 生成するステップと、

該ランダマイズされた信号をデランダマイズすることによって、該媒体上に印刷されている該ランダマイズされた情報をデコードするステップと、を含んでいる方法。 【請求項13】 エンコードされたデータビットを表現するデータ画素の複数のロウおよび複数のカラムのビットマップのかたちで印刷媒体上に印刷された情報をデコードする方法において、該データ画素のうち所定数のデータ画素が、該エンコードされたデータビットをそれでデータビットが、所定の値を有するブロック識別子ビットを表現する複数のブロック識別子画素によって互いにデータビットが、所定の値を有するブロック識別子ビットを表現する複数のブロック識別子画素によって互いに分離されており、該データ画素および該ブロック識別子画素のそれぞれが、第1の色または第2の色のいずれかである、方法であって、

該印刷媒体から該ビットマップを読み取るステップと、該データ画素および該ブロック識別子画素から2進データを読み出すことによって、該ブロック識別子ビットによって互いに分離されている、ある選択された数の該エンコードされたデータビットを有する該ビットマップを表現する2次元ディジタルアレイをつくるステップと、該所定の値と実質的に同じ値を表現するデータビットを選択することによって、該複数のブロック識別子ビットのそれぞれを求めるステップと、

該それぞれのブロック識別子ビット毎に、該エンコード

されたデータビットのビット数をカウントするステップと、

該それぞれのブロック識別子ビット毎に、該エンコードされたデータビットの該比例する数を超える該エンコードされたデータビットのビットを削除するステップと、該エンコードされたデータビットの該数が該比例する数未満である時に、該それぞれのブロック識別子ビット毎に、該エンコードされたデータビットにディジタルビットを追加することによって、該印刷媒体上に印刷されている該情報をデコードするステップと、を含んでいる方法。

【請求項14】 前記エンコードされたデータビットの前記比例する数がそれぞれ、ブロック識別子ビットを表現する前記複数のブロック識別子画素のあるロウによって分離されている、複数のロウの既知の数を含んでおり、前記削除するステップが、該複数のロウの該既知の数を超える該エンコードされたデータビットの複数のロウを削除し、かつ、前記追加するステップが、複数のディジタルビットロウの数が、該複数のロウの該既知の数未満である時に、該複数のディジタルビットロウを追加する、請求項13に記載の方法。

【請求項15】 エンコードされたデータビットを表現するデータ画素の複数のロウおよび複数のカラムのビットマップのかたちで印刷媒体上に印刷された情報をデコードする方法において、該複数のデータ画素カラムのうち所定数の該データ画素カラムがそれぞれ、該エンコードされたデータビットの該複数のカラムのうち比例する数の該エンコードされたデータビットカラムを表現しており、該比例する数の該エンコードされたデータビットカラムが、所定の値を有するブロック識別子ビットを表現する複数のブロック識別子画素によって互いに分離されており、該データ画素および該ブロック識別子画素のそれぞれが、第1の色または第2の色のいずれかである、方法であって、

該印刷媒体から該ビットマップを読み取るステップと、 該データ画素および該ブロック識別子画素から2進データを読み出すことによって、該ブロック識別子ビットに よって互いに分離されている、該エンコードされたデータビットの複数のロウを有する該ビットマップを表現する2次元ディジタルアレイをつくるステップと、

該所定の値と実質的に同じ値を表現するビットを有する カラムを選択することによって、該複数のブロック識別 子ビットのそれぞれを決定するステップと、

該ブロック識別子ビットを有するそれぞれのカラム毎に、該エンコードされたデータビットの複数のカラムの数をカウントするステップと、

該プロック識別子ビットを有する該それぞれのカラム毎に、該複数のエンコードされたデータビットカラムの該 比例する数を超える複数のエンコードされたデータビットカラムを削除するステップと、



該複数のエンコードされたデータビットカラムの該数が 該比例する数未満である時に、該ブロック識別子ビット を有する該それぞれのカラム毎に、ディジタルビットの 複数のカラムを追加することによって、該印刷媒体上に 印刷されている該情報をデコードするステップと、を含 んでいる方法。

【請求項16】 エンコードされたデータビットを表現するデータ画素の複数のロウおよび複数のカラムのビットマップのかたちで印刷媒体上に印刷されたランダマイズされた情報をデコードする方法において、該複数のデータ画素ロウのうち所定数の該データ画素ロウがそれぞれ、該エンコードされたデータビットの該複数のロウのうち比例する数の該エンコードされたデータビットロウを表現しており、該比例する数の該エンコードされたデータビットロウが、所定の値を有するブロック識別子ビットを表現する複数のブロック識別子画素によって互いに分離されており、該データ画素および該ブロック識別子画素のそれぞれが、第1の色または第2の色のいずれかである、方法であって、

該印刷媒体から該ビットマップを読み取るステップと、 該ビットマップの該複数のロウおよび該複数のカラムの それぞれにおいて、水平エッジ数および垂直エッジ数を 求めるステップと、

該複数のロウおよび該複数のカラム中から選択されたいくつかのグループをつくり、該選択されたいくつかのグループのそれぞれにおいて、該エッジの数が最小となるロウセンターラインおよびカラムセンターラインを求めるステップと、

該ロウセンターラインのそれぞれと、該カラムセンターラインのそれぞれとの交点に位置する2進データを読み出すことによって、該エンコードされたデータビットおよび該ブロック識別子ビットの複数のロウを有する該ビットマップを表現する2次元ディジタルアレイをつくるステップと、

該所定の値と実質的に同じ値を表現するビットを選択することによって、該複数のブロック識別子ビットのそれぞれを求めるステップと、

該ブロック識別子ビットを有するそれぞれのロウ毎に、 該エンコードされたデータビットの複数のロウの数をカ ウントするステップと、

該ブロック識別子ビットを有する該それぞれのロウ毎 に、該複数のエンコードされたデータビットロウの該比 例する数を超える該複数のエンコードされたデータビッ トロウを削除するステップと、

該複数のエンコードされたデータビットロウの該数が該 比例する数未満である時に、該ブロック識別子ビットを 有する該それぞれのロウ毎に、複数のディジタルビット ロウを追加するステップと、

該ビットマップの該ディジタル表現をデランダマイズすることによって、該印刷媒体上に印刷されている該情報

をデコードするステップと、を含んでいる方法。

【請求項17】 エンコードされたデータビットを表現 するデータ画素の複数のロウおよび複数のカラムのビッ トマップのかたちで印刷媒体上に印刷されたランダマイ ズされた情報をデコードする方法において、該データ画 素のうち所定数のデータ画素がそれぞれ、該エンコード されたデータビットのうち比例する数の該エンコードさ れたデータビットを表現しており、該比例する数の該工 ンコードされたデータビットが、所定の値を有するブロ ック識別子ビットを表現する複数のブロック識別子画素 によって互いに分離されており、該データ画素および該 ブロック識別子画素のそれぞれが、第1の色または第2 の色のいずれかであり、該印刷媒体が、印刷されたテキ スト情報をさらに有しており、該エンコードされた情報 が、該情報に隣接する少なくとも1つの垂直または水平 デスキューイングストリップを有している、方法であっ て、

該印刷媒体から該テキスト情報および該ビットマップを 読み取るステップと、

該テキスト情報および該ビットマップを画素ベースの階 調表現にフォーマットするステップと、

該階調表現に基づいて、関値を超える画素が該第1の色に対応し、かつ、該関値を下回る画素が該第2の色に対応するように、関値強度レベルを設定することによって、該関値のビットマップを求めるステップと、

該閾値ビットマップの位置を特定するステップと、

該少なくとも1つの垂直または水平デスキューイングストリップが、それぞれ実質的に垂直または水平にシフトされるように、該ビットマップをデスキューするステップと、

該ビットマップの該複数のロウおよび該複数のカラムの それぞれにおいて、水平エッジ数および垂直エッジ数を 求めるステップと、

該複数のロウおよび該複数のカラム中から選択されたいくつかのグループをつくり、該選択されたいくつかのグループのそれぞれにおいて、該エッジの数が最小となるロウセンターラインおよびカラムセンターラインを求めるステップと、

該ロウセンターラインのそれぞれと、該カラムセンターラインのそれぞれとの交点に位置する2進データを読み出すことによって、選択された数の該エンコードされたデータビットおよび該ブロック識別子ビットを有する該ビットマップの2次元ディジタル表現を生成するステップと

該所定の値と実質的に同じ値を表現するデータビットを 選択することによって、該複数のブロック識別子ビット のそれぞれを求めるステップと、

該それぞれのブロック識別子ビット毎に、該エンコードされたデータビットのビット数をカウントするステップと、

該それぞれのブロック識別子ビット毎に、該エンコードされたデータビットの該比例する数を超える該エンコードされたデータビットのビットを削除するステップと、該エンコードされたデータビットの該数が該比例する数未満である時に、該それぞれのブロック識別子ビット毎に、該エンコードされたデータビットにディジタルビットを追加するステップと、

該ビットマップの該ディジタル表現をデランダマイズするステップと、

該デランダマイズされたディジタル表現を誤り訂正する ことによって、該印刷媒体上に印刷された該エンコード された情報を表現する実質的に誤りのない信号を生成す るステップと、を含んでいる方法。

【請求項18】 前記エッジ数を求める前記ステップが、ある選択された画素に隣接する2つの画素の色を求めるステップと、該2つの隣接する画素が異なる色である時にエッジを宣言するステップと、を含んでいる、請求項11、12、16および17のいずれか1つに記載の方法。

【請求項19】 前記第1の色が白および黒のいずれか 1つであり、前記第2の色が白および黒のもう一方であ る、請求項18に記載の方法。

【請求項20】 前記ロウまたはカラムを削除するステップが、隣接するロウまたはカラムと実質的に同じディジタルデータを有するロウまたはカラムを選択することによって、削除すべき余分なロウまたはカラムを選択するステップを含んでおり、前記ロウまたはカラムを追加するステップが、ランダムデータロウまたはランダムデータカラムを追加するステップを含んでいる、請求項14、15および16のいずれか1つに記載の方法。

【請求項21】 前記ディジタルロウあるいはカラムを追加するステップが、前記それぞれのロウセンターラインに隣接するロウが、該ロウセンターラインに対して最大ハミング距離を有する位置を求めることによって、該追加するロウあるいはカラムをどこに追加するかを選択するステップと、ランダムデータを含むディジタルロウあるいはカラムを該位置に追加するステップと、をさらに含んでいる、請求項15および16のいずれか1つに記載の方法。

【請求項22】 前記ランダマイズされる情報が、1 ビットずつランダマイズされる、請求項12、15、16 および17のいずれか1つに記載の方法。

【請求項23】 選択された画素ロウ長およびカラム長を有するランダマイズされたエンコードされた情報のビットマップフォーマット化表現を含んでいる、2次元データバーコード。

【請求項24】 選択された画素ロウ長およびカラム長を有し、かつ複数のブロック識別子を有する、ディジタル的にエンコードされた情報のビットマップフォーマット化表現を含んでいる2次元データバーコードであっ

て、該複数のブロック識別子のそれぞれが所定の値を有しており、かつ、隣接するブロック識別子から所定数の口ウまたはカラムだけ隔てられているように所定の位置に配置されており、それによって、該エンコードされた情報が該バーコードからデコードされた時に、もし2つのシーケンシャルブロック識別子間のロウ数またはカラム数が該所定の数に等しくないのなら、該デコードされた情報を自動的に訂正することができる、2次元データバーコード。

【請求項25】 選択された画素ロウ長およびカラム長を有し、かつ複数のブロック識別子を有するランダマイズされエンコードされた情報のビットマップフォーマット化表現を含んでいる2次元データバーコードであって、該複数のブロック識別子のそれぞれが所定の値を有しており、かつ、隣接するブロック識別子から所定数のロウまたはカラムだけ隔てられているように所定の位置に配置されており、それによって、該エンコードされた情報が該バーコードからデコードされた時に、もし2つのシーケンシャルブロック識別子間のロウ数またはカラム数が該所定の数に等しくないのなら、該デコードされた情報を自動的に訂正することができる、2次元データバーコード。

【請求項26】 前記ロウ長または前記カラム長にそれぞれほぼ等しい長さをもつ少なくとも1つの水平または垂直デスキューイングストリップをさらに含んでいる、請求項23、24および25のいずれか1つに記載のデータバーコード。

【請求項27】 前記ランダマイズされたエンコードされた情報が、1ビットずつランダマイズされる、請求項21および23のいずれか1つに記載のデータバーコード。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、広くは、2次元バーコードに関しており、より具体的には、耐久性のあるクロック不要の2次元バーコードのシンボロジと、そのようなバーコードシンボロジでフォーマットされた情報をエンコードすることと、バーコードシンボロジを印刷媒体上に印刷することと、それをデコードすることとに関する。

[0002]

【従来の技術】いつかは「紙のない社会」に住むことになるだろうとしばしば予測されてはいるものの、紙やその他の印刷媒体は、安価で、効果的で、便利な通信手段としてますます重要になる役割を果たしている。しかし紙についての基本的な制約は、コンピュータの視点からいえば、現在は出力専用のフォーマットになっていることである。紙は、人間が使うための情報を表示する媒体としては好ましいが、いったん印刷されてしまうと、コンピュータがデータを高い信頼性で復元することは、不



可能ではないにせよ困難である。光学的文字認識(OCR)は、標準フォントを用いて印刷されたテキストのような比較的、簡単な領域においてこの問題を解決しようとするものであるが、今のところは限られた成功にしか至っていない。認識率(accuracy rate)99%は、おそらく実現可能であり、これだけでも大したものと思えるものの、3000文字のページに平均30文字のOCRエラーが発生することになるので、高価で時間のかかる手作業による後処理が必要となってしまう。

【0003】また別のアプローチでは、紙(またはマイクロフィルムのような他の印刷媒体)の上に直接、含ませることができる、コンピュータが判読可能なバーコードを利用する。いったんエンコードされると、このようなバーコードは、それを読む人間には明らかだが、コンピュータが認識するには難しい情報(例えば印刷されたテキスト)や、ページを構成するために暗黙のうちに含まれるが、それを読む人間には実質的には不可視の情報(例えばスプレッドシートの数式)や、または紙の上の実際の文字テキストに依存する、しないにかかわらず必要とされるその他の情報をコンピュータによって復元するために用いることができる。

【0004】ディジタルデータが紙の上に直接、記録さ れる、コンピュータが判読可能なバーコードは、簡単な 数字のエンコード技術とスキャニング技術とを用いて、 決められた一連の値が割り振られることによって文書ま たは製品の識別をおこなうために知られており、利用さ れてきている。過去に用いられた文書または製品の識別 システムは、現在広い範囲の分野で利用されているバー コードマーカおよびスキャナを含んでいる。紙でできた 書類については、例えばHikawaの米国特許第5, 051,779号に教示される画像処理のためのジョブ 制御シートのように、情報を関連する装置に与えるため に、紙の上の特別のマークやパターンが用いられてきて いる。同様に、Johnsonらに付与された米国特許 第5,060,980号に記載されているように、エンコ ードされた情報を含む識別用のマークが予め印刷された フォームの表面に印刷されてきている。Johnson らのシステムによれば、ユーザは、書式の紙コピーの上 のフィールドの中に手で書いた情報を入力した後、その 書式をスキャンすることによって、コンピュータの中に 電子的に記憶される同一の書式の中のフィールドへの挿 入をおこなうことができる。さらに他のシステムがB1 oombergらの米国特許第5,091,966号に記 載されている。Bloombergらは、グリフ状のコ ードをデコードすることを教示している。このようなコ ードは、紙面上にディジタル的にエンコードされたデー タである。これらの識別コードはコンピュータが判読可 能なものである。このコードを用いることによって、例 えば文書の識別、取り出しおよび送信といった、コンピ ュータによる文書操作がより容易になる。

【0005】上述したさまざまな形状のバーコードの他 にも、印刷媒体上にディジタル的にエンコードされた情 報を表現する、複数の「データライン」すなわち複数の ロウを有する「データストリップ」と呼ばれる2次元バ ーコードもまた、この技術分野ではよく知られている。 各データラインロウは、(それぞれの画素が2進値 「0」または「1」を表現している)一連の白画素およ び黒画素から構成されている。各口ウにおいてビットの 順番付けをおこなうことによって、そのロウに記憶され るディジタルデータを決めることができる。すべてのロ ウ内に記憶されたデータが、2次元パーコード内に含ま れているデータを規定する。このバーコードを読み取る ためには、典型的には、ユーザは、バーコードの長さ方 向に沿って垂直に各データラインロウの情報を同時に読 み取ることによって、すべてのデータラインロウを読み 取る、ハンドスキャナを通す。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】複数のデータラインロ ウを有するデータストリップ2次元バーコードを紙の媒 体と共に用いる従来技術によるシステムの一例は、Br assらに付与された米国特許第4,692,603号、 第4,754,127号および第4,782,221号に記 載されている。このシステムにおいては、2次元バーコ ードは、コンピュータプログラムおよび紙面上のデータ をエンコードするのに用いられ、ハンドスキャナを用い てスキャニングされる、複数のデータラインロウから構 成される。コンピュータプログラムおよびデータをエン コードすることに加えて、これらのデータラインは、ト ラッキングビットおよび同期ビット(以下の説明では、 「クロックビット」と称する)も含んでいる。各データ ラインロウ内に多数のクロックビットを直接用いること が要求されるために、各ロウ内に記憶可能なディジタル データの量が大幅に減ってしまう。また、(このような バーコードを写真複写したり、ファクシミリシステムに よって送信したりしたときにはよくあることである が)、もしクロックビットを有するデータラインロウに ダメージが与えられると、このようなクロックビットか 失われてしまい、バーコード内にエンコードされた情報 をデコードすることは、不可能ではないにしても、難し くなってしまう。

【0007】 Knowlesの米国特許第5,083,2 14号は、エンコードされたデータそのものの中にクロックビットを埋め込むことがやはり必要になる2次元バーコードシステムを記載している。しかし、同期ビットおよびトラッキングビットを用いてデータのすべてのロウおよびカラムをエンコードするのではなく、Knowlesの第'214号特許は、スキャニング中に同期をとるために、データバーコードの一番上のロウを用いる。また、左端から8本のカラムのビットは、各ロウに含まれているデータビットを読み出すためのクロックを

確定するために用いられるクロックビットを含んでいる。 Knowlesの第'214号特許に記載されている2次元バーコードの一番上の口ウおよび左端の8本のカラムは、同期をとりクロックを合わせるためだけに用いられるので、バーコードの全データ容量はこれに比例して低下する。また、もしバーコードの一番上の口ウあるいは左端の8本のカラムにダメージが与えられると、クロック情報が失われてしまい、従来技術によるその他のシステムと同様に、各データロウ内にエンコードされたデータを読み出すことは、不可能ではないにしても、難しくなってしまう。

【0008】本発明は、上記課題を解決するためになされたものであり、その目的とするところは、ディジタル的にエンコードされたデータを表現するクロック不要の2次元バーコードを提供することにある。

【0009】本発明の別の目的は、印刷媒体上に印刷され、媒体に対するダメージに耐えられるだけの十分な耐久性をもつ、クロック不要の2次元バーコードを提供することにある。

【0010】本発明のさらに別の目的は、ランダマイズされたデータビットを表現する複数の画素を設けることによって、連続する複数の画素からなる長いストリングが同一の色になることを防止し、かつ、不正なデコードを防止する安全性を保証する、クロック不要の2次元バーコードを提供することにある。

【0011】本発明のさらに別の目的は、データのいくつかロウあるいはカラムが複製されているか、あるいは散逸しているかどうかを判定して、エラーを訂正するために、クロック不要の2次元バーコード内にブロック識別子を設けることにある。

【0012】本発明のさらに別の目的は、印刷媒体上に 印刷するために、クロック不要の2次元バーコードにフ ォーマットされた情報をエンコードすることにある。

【0013】本発明のさらに別の目的は、印刷媒体上に 印刷されたクロック不要の2次元バーコードのかたちで ディジタル的にエンコードされた情報をデコードする方 法を提供することにある。

【0014】本発明のその他のさまざまな目的、効果および特徴は、以下に述べる詳細な説明を読めば容易に明らかになるであろう。また、本発明の新規な特徴は、添付の請求の範囲内で具体的に指摘されるであろう。

[0015]

【課題を解決するための手段】本発明による印刷媒体上 に印刷する情報をエンコードする方法は、該情報を、デ ータビットを表現する1シーケンスの「O」および

「1」文字を有するデータストリームに変換するステップと、該データストリームをランダマイズすることによって、1シーケンスの「0」および「1」文字を有するランダマイズされたデータストリームを生成するステップと、該ランダマイズされたデータストリームを、複数

のロウおよび複数のカラムの2次元ビットマップにフォーマットするステップと、該フォーマットされたビットマップを該印刷媒体上に印刷するステップと、を含んでおり、そのことにより上記目的が達成される。

【0016】本発明による印刷媒体上に印刷する情報を エンコードする方法は、該情報を、データビットを表現 する1シーケンスの「0」および「1」文字を有するデ ータストリームに変換するステップと、該データストリ ームをマッピングすることによって、複数の所定の空き 位置をもつ複数のロウおよび複数のカラムのディジタル 2次元ビットマップをつくるステップと、該複数の所定 の空きビット位置のそれぞれにディジタルブロック識別 子を追加するステップであって、該ディジタルブロック 識別子がそれぞれ、所定数のブロック識別子ビットと、 該ディジタルブロック識別子間のロウ数あるいはカラム 数を識別可能とする値と、を有している、ステップと、 該ディジタル2次元ビットマップをフォーマットするこ とによって、データ画素およびブロック識別子画素を有 する、画素ベースの2次元ビットマップをつくるステッ プと、該フォーマットされたビットマップを該印刷媒体 上に印刷するステップと、を含んでおり、そのことによ り上記目的が達成される。

【0017】本発明による印刷媒体上に印刷する情報を エンコードする方法は、該情報を、データビットを表現 する1シーケンスの「0」および「1」文字を有するデ ータストリームに変換するステップと、該データストリ ームをランダマイズすることによって、該データストリ ームにおいてほぼ同数の「0」文字および「1」文字を 生成するステップと、該ランダマイズされたデータスト リームをマッピングすることによって、複数の所定の空 きビット位置をもつ複数のロウおよび複数のカラムのデ ィジタル2次元ビットマップをつくるステップと、該複 数の所定の空きビット位置のそれぞれにディジタルブロ ック識別子を追加するステップであって、該ディジタル ブロック識別子がそれぞれ、所定数のブロック識別子ビ ットと、該ディジタルブロック識別子間のロウ数あるい はカラム数を識別可能とする値と、を有している、ステ ップと、該ディジタル2次元ピットマップをフォーマッ トすることによって、データ画素およびブロック識別子 画素を有する、画素ベースの2次元ピットマップをつく るステップと、該フォーマットされたビットマップを該 印刷媒体上に印刷するステップと、を含んでおり、その ことにより上記目的が達成される。

【0018】ある実施形態では、前記情報を圧縮するステップをさらに含んでいる。

【0019】ある実施形態では、誤り訂正符号データビットを前記データストリームに追加するステップをさらに含んでいる。

【0020】ある実施形態では、前記データストリーム を複製することによって、エンコード時の信頼性を改善



する冗長データを生成するステップをさらに含んでいる。

【0021】ある実施形態では、前記フォーマットするステップが、前記データストリームにヘッダ情報を追加することによって、標準的なポータブルビットマップ(PBM)フォーマットをつくるステップをさらに含んでいる。

【0022】ある実施形態では、前記フォーマットするステップが、ロウの長さまたはカラムの長さにそれぞれほぼ等しい長さをもつ、少なくとも1つの水平または垂直デスキューイングストリップを追加するステップをさらに含んでいる。

【0023】ある実施形態では、前記フォーマットする ステップが、前記PBMフォーマットをインキャプシュ レーテッドポストスクリプトに変換するステップをさら に含んでいる。

【0024】ある実施形態では、前記データストリームをランダマイズする前記ステップが、該ストリームを1ビットずつランダマイズする。

【〇〇25】本発明による所定の情報を表現するデータ 画素の複数のロウおよび複数のカラムのかたちで印刷媒 体上に印刷された情報をデコードする方法は、該データ 画素が第1の色または第2の色のいずれかである、方法 であって、該印刷媒体から該情報を読み取るステップ と、該複数の画素ロウおよび該複数の画素カラムのそれ ぞれにおいて、水平エッジ数および垂直エッジ数を求め るステップと、該複数のロウおよび該複数のカラム中か「 ら選択されたいくつかのグループをつくり、該選択され たいくつかのグループのそれぞれにおいて、該エッジの 数が最小となるロウセンターラインおよびカラムセンタ ーラインをそれぞれ求めるステップと、該ロウセンター ラインのそれぞれと、該カラムセンターラインのそれぞ れとの交点に位置する2進データを読み出すことによっ て、該印刷媒体上に印刷されているエンコードされた情 報を表現する信号を生成するステップと、を含んでお り、そのことにより上記目的が達成される。

【0026】本発明による所定の情報を表現するデータ 画素の複数のロウおよび複数のカラムのかたちで印刷媒体上に印刷されたランダマイズされた情報をデコードする方法において、該データ画素が第1の色または第2の 色のいずれかである、方法は、該印刷媒体から該情報を読み取るステップと、該複数の画素ロウおよび該複数の画素カラムのそれぞれにおいて、水平エッジ数および垂直エッジ数を求めるステップと、該複数のロウおよび該複数のカラム中から選択されたいくつかのグループをつくり、該選択されたいくつかのグループのそれぞれにおいて、該エッジの数が最小となるロウセンターラインおよびカラムセンターラインをそれぞれ求めるステップと、該ロウセンターラインのそれぞれと、該カラムセンターラインのそれぞれと、該カラムセンターラインのそれぞれとの交点に位置する2進データを

読み出すことによって、該印刷媒体上に印刷されているエンコードされた情報を表現するランダマイズされた信号を生成するステップと、該ランダマイズされた信号をデランダマイズすることによって、該媒体上に印刷されている該ランダマイズされた情報をデコードするステップと、を含んでおり、そのことにより上記目的が達成される。

【0027】本発明によるエンコードされたデータビッ トを表現するデータ画素の複数のロウおよび複数のカラ ムのビットマップのかたちで印刷媒体上に印刷された情 報をデコードする方法は、該データ画素のうち所定数の データ画素が、該エンコードされたデータビットのうち 比例する数の該エンコードされたデータビットをそれぞ れ表現しており、該比例する数の該エンコードされたデ ータビットが、所定の値を有するブロック識別子ピット を表現する複数のブロック識別子画素によって互いに分 離されており、該データ画素および該ブロック識別子画 素のそれぞれが、第1の色または第2の色のいずれかで ある、方法であって、該印刷媒体から該ビットマップを 読み取るステップと、該データ画素および該ブロック識 別子画素から2進データを読み出すことによって、該ブ ロック識別子ビットによって互いに分離されている、あ る選択された数の該エンコードされたデータビットを有 する該ビットマップを表現する2次元ディジタルアレイ をつくるステップと、該所定の値と実質的に同じ値を表 現するデータビットを選択することによって、該複数の ブロック識別子ビットのそれぞれを求めるステップと、 該それぞれのブロック識別子ビット毎に、該エンコード されたデータビットのビット数をカウントするステップ と、該それぞれのブロック識別子ピット毎に、該エンコ ードされたデータビットの該比例する数を超える該エン コードされたデータビットのビットを削除するステップ と、該エンコードされたデータビットの該数が該比例す る数未満である時に、該それぞれのブロック識別子ビッ ト毎に、該エンコードされたデータビットにディジタル ビットを追加することによって、該印刷媒体上に印刷さ れている該情報をデコードするステップと、を含んでお り、そのことにより上記目的が達成される。

【0028】ある実施形態では、前記エンコードされたデータビットの前記比例する数がそれぞれ、ブロック識別子ビットを表現する前記複数のブロック識別子画素のあるロウによって分離されている、複数のロウの既知の数を含んでおり、前記削除するステップが、該複数のロウの該既知の数を超える該エンコードされたデータビットの複数のロウを削除し、かつ、前記追加するステップが、複数のディジタルビットロウの数が、該複数のロウの該既知の数未満である時に、該複数のディジタルビットロウを追加する。

【0029】本発明によるエンコードされたデータビットを表現するデータ画素の複数のロウおよび複数のカラ

ムのビットマップのかたちで印刷媒体上に印刷された情 報をデコードする方法は、該複数のデータ画素カラムの うち所定数の該データ画素カラムがそれぞれ、該エンコ ードされたデータビットの該複数のカラムのうち比例す る数の該エンコードされたデータビットカラムを表現し ており、該比例する数の該エンコードされたデータビッ トカラムが、所定の値を有するブロック識別子ビットを 表現する複数のブロック識別子画素によって互いに分離 されており、該データ画素および該ブロック識別子画素 のそれぞれが、第1の色または第2の色のいずれかであ る、方法であって、該印刷媒体から該ビットマップを読 み取るステップと、該データ画素および該ブロック識別 子画素から2進データを読み出すことによって、該ブロ ック識別子ビットによって互いに分離されている、該エ ンコードされたデータビットの複数のロウを有する該ビ ットマップを表現する2次元ディジタルアレイをつくる ステップと、該所定の値と実質的に同じ値を表現するビ ットを有するカラムを選択することによって、該複数の ブロック識別子ピットのそれぞれを決定するステップ と、該ブロック識別子ビットを有するそれぞれのカラム 毎に、該エンコードされたデータビットの複数のカラム の数をカウントするステップと、該ブロック識別子ビッ トを有する該それぞれのカラム毎に、該複数のエンコー ドされたデータビットカラムの該比例する数を超える複 数のエンコードされたデータビットカラムを削除するス テップと、該複数のエンコードされたデータビットカラ ムの該数が該比例する数未満である時に、該ブロック識 別子ビットを有する該それぞれのカラム毎に、ディジタ ルビットの複数のカラムを追加することによって、該印 刷媒体上に印刷されている該情報をデコードするステッ プと、を含んでおり、そのことにより上記目的が達成さ ns.

【0030】本発明によるエンコードされたデータビッ トを表現するデータ画素の複数のロウおよび複数のカラ ムのビットマップのかたちで印刷媒体上に印刷されたラ ンダマイズされた情報をデコードする方法は、該複数の データ画素ロウのうち所定数の該データ画素ロウがそれ ぞれ、該エンコードされたデータビットの該複数のロウ のうち比例する数の該エンコードされたデータビットロ ウを表現しており、該比例する数の該エンコードされた データビットロウが、所定の値を有するブロック識別子 ビットを表現する複数のブロック識別子画素によって互 いに分離されており、該データ画素および該ブロック識 別子画素のそれぞれが、第1の色または第2の色のいず れかである、方法であって、該印刷媒体から該ビットマ ップを読み取るステップと、該ビットマップの該複数の ロウおよび該複数のカラムのそれぞれにおいて、水平工 ッジ数および垂直エッジ数を求めるステップと、該複数 のロウおよび該複数のカラム中から選択されたいくつか のグループをつくり、該選択されたいくつかのグループ のそれぞれにおいて、該エッジの数が最小となるロウセ ンターラインおよびカラムセンターラインを求めるステ ップと、該ロウセンターラインのそれぞれと、該カラム センターラインのそれぞれとの交点に位置する2進デー タを読み出すことによって、該エンコードされたデータ ビットおよび該ブロック識別子ビットの複数のロウを有 する該ビットマップを表現する2次元ディジタルアレイ をつくるステップと、該所定の値と実質的に同じ値を表 現するビットを選択することによって、該複数のブロッ ク識別子ピットのそれぞれを求めるステップと、該ブロ ック識別子ビットを有するそれぞれのロウ毎に、該エン コードされたデータビットの複数のロウの数をカウント するステップと、該ブロック識別子ビットを有する該そ れぞれのロウ毎に、該複数のエンコードされたデータビ ットロウの該比例する数を超える該複数のエンコードさ れたデータビットロウを削除するステップと、該複数の エンコードされたデータビットロウの該数が該比例する 数未満である時に、該ブロック識別子ビットを有する該 それぞれのロウ毎に、複数のディジタルビットロウを追 加するステップと、該ビットマップの該ディジタル表現 をデランダマイズすることによって、該印刷媒体上に印 刷されている該情報をデコードするステップと、を含ん でおり、そのことにより上記目的が達成される。

【0031】本発明によるエンコードされたデータビッ トを表現するデータ画素の複数のロウおよび複数のカラ ムのビットマップのかたちで印刷媒体上に印刷されたラ ンダマイズされた情報をデコードする方法において、該 データ画素のうち所定数のデータ画素がそれぞれ、該エ ンコードされたデータビットのうち比例する数の該エン コードされたデータビットを表現しており、該比例する 数の該エンコードされたデータビットが、所定の値を有 するブロック識別子ビットを表現する複数のブロック識 別子画素によって互いに分離されており、該データ画素 および該ブロック識別子画素のそれぞれが、第1の色ま たは第2の色のいずれかであり、該印刷媒体が、印刷さ れたテキスト情報をさらに有しており、該エンコードさ れた情報が、該情報に隣接する少なくとも1つの垂直ま たは水平デスキューイングストリップを有している、方 法であって、該印刷媒体から該テキスト情報および該ビ ットマップを読み取るステップと、該テキスト情報およ び該ビットマップを画素ベースの階調表現にフォーマッ トするステップと、該階調表現に基づいて、閾値を超え る画素が該第1の色に対応し、かつ、該閾値を下回る画 素が該第2の色に対応するように、閾値強度レベルを設 定することによって、該閾値のビットマップを求めるス テップと、該閾値ビットマップの位置を特定するステッ プと、該少なくとも1つの垂直または水平デスキューイ ングストリップが、それぞれ実質的に垂直または水平に シフトされるように、該ビットマップをデスキューする ステップと、該ビットマップの該複数のロウおよび該複



数のカラムのそれぞれにおいて、水平エッジ数および垂 直エッジ数を求めるステップと、該複数のロウおよび該 複数のカラム中から選択されたいくつかのグループをつ くり、該選択されたいくつかのグループのそれぞれにお いて、該エッジの数が最小となるロウセンターラインお よびカラムセンターラインを求めるステップと、該ロウ センターラインのそれぞれと、該カラムセンターライン のそれぞれとの交点に位置する2進データを読み出すこ とによって、選択された数の該エンコードされたデータ ビットおよび該ブロック識別子ビットを有する該ビット マップの2次元ディジタル表現を生成するステップと、 該所定の値と実質的に同じ値を表現するデータビットを 選択することによって、該複数のブロック識別子ビット のそれぞれを求めるステップと、該それぞれのブロック 識別子ビット毎に、該エンコードされたデータビットの ビット数をカウントするステップと、該それぞれのブロ ック識別子ビット毎に、該エンコードされたデータビッ トの該比例する数を超える該エンコードされたデータビ ットのビットを削除するステップと、該エンコードされ たデータビットの該数が該比例する数未満である時に、 該それぞれのブロック識別子ビット毎に、該エンコード されたデータビットにディジタルビットを追加するステ ップと、該ビットマップの該ディジタル表現をデランダ マイズするステップと、該デランダマイズされたディジ タル表現を誤り訂正することによって、該印刷媒体上に 印刷された該エンコードされた情報を表現する実質的に 誤りのない信号を生成するステップと、を含んでおり、 そのことにより上記目的が達成される。

【0032】ある実施形態では、前記エッジ数を求める前記ステップが、ある選択された画素に隣接する2つの画素の色を求めるステップと、該2つの隣接する画素が異なる色である時にエッジを宣言するステップと、を含んでいる。

【0033】ある実施形態では、前記第1の色が白および黒のいずれか1つであり、前記第2の色が白および黒のもう一方である。

【0034】ある実施形態では、前記ロウまたはカラムを削除するステップが、隣接するロウまたはカラムと実質的に同じディジタルデータを有するロウまたはカラムを選択することによって、削除すべき余分なロウまたはカラムを選択するステップを含んでおり、前記ロウまたはカラムを追加するステップが、ランダムデータロウまたはランダムデータカラムを追加するステップを含んでいる。

【0035】ある実施形態では、前記ディジタルロウあるいはカラムを追加するステップが、前記それぞれのロウセンターラインに隣接するロウが、該ロウセンターラインに対して最大ハミング距離を有する位置を求めることによって、該追加するロウあるいはカラムをどこに追加するかを選択するステップと、ランダムデータを含む

ディジタルロウあるいはカラムを該位置に追加するステップと、をさらに含んでいる。

【0036】ある実施形態では、前記ランダマイズされる情報が、1ビットずつランダマイズされる。

【0037】本発明による2次元データバーコードは、 選択された画素ロウ長およびカラム長を有するランダマ イズされたエンコードされた情報のビットマップフォー マット化表現を含んでおり、そのことにより上記目的が 達成される。

【0038】本発明による選択された画素ロウ長およびカラム長を有し、かつ複数のブロック識別子を有する、ディジタル的にエンコードされた情報のビットマップフォーマット化表現を含んでいる2次元データバーコードは、該複数のブロック識別子のそれぞれが所定の値を有しており、かつ、隣接するブロック識別子から所定数のロウまたはカラムだけ隔てられているように所定の位置に配置されており、それによって、該エンコードされた情報が該バーコードからデコードされた時に、もし2つのシーケンシャルブロック識別子間のロウ数またはカラム数が該所定の数に等しくないのなら、該デコードされた情報を自動的に訂正することができ、そのことにより上記目的が達成される。

【0039】本発明による選択された画素ロウ長およびカラム長を有し、かつ複数のブロック識別子を有するランダマイズされエンコードされた情報のビットマップフォーマット化表現を含んでいる2次元データバーコードは、該複数のブロック識別子のそれぞれが所定の値を有しており、かつ、隣接するブロック識別子から所定数のロウまたはカラムだけ隔てられているように所定の位置に配置されており、それによって、該エンコードされた情報が該バーコードからデコードされた時に、もし2つのシーケンシャルブロック識別子間のロウ数またはカラム数が該所定の数に等しくないのなら、該デコードされた情報を自動的に訂正することができ、そのことにより上記目的が達成される。

【0040】ある実施形態では、前記ロウ長または前記カラム長にそれぞれほぼ等しい長さをもつ少なくとも1つの水平または垂直デスキューイングストリップをさらに含んでいる。

【0041】ある実施形態では、前記ランダマイズされたエンコードされた情報が、1ビットずつランダマイズされる。

【0042】以下に作用を説明する。

【0043】本発明の2次元バーコードはそれぞれ、好ましくはランダマイズされたエンコードされたデータビットを表現するビットマップ内にエンコードされたディジタル情報を有しており、印刷媒体上に印刷される。このビットマップは、さらに、所定数のエンコードされたデータビットを介して互いに隔てられている、複数のブロック識別子を含みうる。これらのブロック識別子は、

バーコードがデコードされた時に、失われたデータビッ トや追加されたデータビットを訂正するために用いられ る。印刷媒体上に印刷されているバーコードがデコード されると、ディジタル情報がスキャンされ、バーコード 中の各カラム内の水平エッジの数、および各口ウ内の垂 直エッジの数が、それぞれ求められる。エッジは、1個 の画素を選択し、選択されたその画素に隣接する2つの 画素の色が、選択されたその画素の色と異なるかどうか を判定することによって求められる。すべてのエッジが カウントされた後、選択されたいくつかのカラムグルー プおよびロウグループが分析され、選択された各グルー プにおいてカラムセンターラインおよびロウセンターラ インを示す、カウントされた水平エッジ数の極小値、お よび垂直エッジ数の極小値が選択された各グループにお いて求められる。その後、各カラムセンターラインと各 ロウセンターラインとの交点に位置する 2進データが読 み出され、印刷されたバーコード内にエンコードされた ディジタル情報を表現する信号が生成される。

【0044】本発明の上記目的およびその他の目的は、 選択された画素ロウ長およびカラム長を有する、ランダ マイズされたデータビットから構成されるビットマップ フォーマット化表現のかたちでエンコードされたディジ タル情報をもつ2次元データバーコードによって実現さ れる。

【0045】本発明の別の実施形態においては、2次元データバーコードは、選択された画素ロウ長およびカラム長を有するビットマップフォーマット化表現のかたちでエンコードされたディジタル情報をもつ。このビットマップは、複数のブロック識別子を含んでいる。これらのブロック識別子は、それぞれ所定の値を有しており、また、2つのシーケンシャルなブロック識別子同士が所定数のロウまたはカラムを介して隔てられているように、所定の位置に配置されている。このようなブロック識別子は、デコードされた情報における2つのシーケンシャルなブロック識別子間のロウ数またはカラム数が、これらのブロック識別子間の所定のロウ数またはカラム数に等しくない場合に、バーコードからデコードされた情報を自動的に訂正するために用いられる。

【0046】本発明の別の局面として、例えば紙のような印刷媒体上に印刷する情報をエンコードする方法が説明される。情報は、まず、データビットを表現する1シーケンスの2進文字を有するデータストリームに変換される。次に、このデータストリームがランダマイズされ、ほぼ同数の「0」文字および「1」文字を生成する。その後、ランダマイズされたデータストリームは、複数のロウおよび複数のカラムからなる2次元ビットマップにフォーマットされ、印刷媒体上に印刷される。

【0047】本発明のこの局面による別の実施形態においては、情報は、データビットを表現する複数の2進文字を有するデータストリームに変換される。このデータ

ストリームはマッピングされ、所定の空き位置をもつ複数のロウおよびカラムからなる2次元ビットマップとして配列されるディジタルデータビットを生成する。ビットマップにおける以前の空き位置には、ディジタルブロック識別子が挿入される。各ディジタルブロック識別子ど、所定の値を表現する所定の数のブロック識別子ビットを有している。それによって、各ディジタルブロック識別子を認識することができる。また、その結果、隣接するディジタルブロック識別子間のロウ数あるいはカラム数をカウントすることができるので、ロウまたはカラムが追加されたり、失われていたりしても、そのことを確実に検出することができる。このディジタル2次元ビットマップは、画素ベースの2次元ビットマップをつるようにフォーマットされた後、印刷媒体上に印刷される。

【0048】本発明のさらに別の局面は、所定の情報を、 表現するデータ画素からなる複数のロウおよび複数のカ ラムのかたちで印刷媒体上に印刷された情報をデコード する方法に関する。まず、この情報は、例えば媒体をス キャニングすることによって印刷媒体から読み出され る。その後、各カラムおよびロウにそれぞれ対応する水 平エッジおよび垂直エッジが求められる。エッジは、あ る画素を選択して、選択されたその画素に隣接する2つ の画素が、選択された画素の色と異なる色であるかどう かを判定することによって求められる。水平エッジおよ び垂直エッジは、それぞれ各カラムおよび各口ウについ てカウントされる。次に、複数のカラムおよび複数のロ ウの中から選択されたいくつかのカラムグループおよび ロウグループが分析され、選択された各グループにおい てカウントされた水平エッジ数および垂直エッジ数にお ける極小値をそれぞれ求める。それによって、選択され た各グループについて、カラムセンターラインおよびロ ウセンターラインがそれぞれ求められる。その後、各カ ラムセンターラインおよび各ロウセンターラインの交点 に位置する2進データが読み出され、印刷媒体上に印刷 されたエンコードされた情報を表現する信号を生成す

【0049】本発明による2次元バーコードのすべての実施形態において、好ましくは、印刷媒体上に印刷されたエンコードされた情報はランダマイズされる。これは、(ランダマイズをおこなわなければそうなる可能性がある事態である)連続する複数の画素からなるいくつかのストリングが、同じ色になるのを防ぐためにおこなわれる。

【0050】本発明のこの局面による別の実施形態においては、エンコードされたデータビットを表現するデータ画素から構成される複数のロウおよび複数のカラムからなる2次元ビットマップのかたちで印刷媒体上に印刷された情報がデコードされる。エンコードされたデータビットは、複数のロウおよび/または複数のカラムにお

いてエンコードされたデータビットの数が所定数に等しくなるたびに、複数のブロック識別子を介して分離される。このビットマップは、印刷媒体からスキャニングされ、データ画素およびブロック識別子からの2進データが読み出されて、エンコードされたデータビットおよびブロック識別子にそれぞれ対応する2次元のディジタルアレイをつくる。このディジタルアレイにおけるブロック識別子が求められる。その後、隣接する複数のブロック識別子間のエンコードされたデータビット数がカウントされ、カウントされたデータビットの数が、エンコードされたデータビットの所定数を超えているか、あるいはそれ未満であるかによって、データビットが削除されたり、追加されたりする。

[0051]

【発明の実施の形態】以下に述べる詳細な説明は、単に一例を示すことを目的とするものであり、本発明を以下の実施形態のみに限定することを意図しているものではないが、添付の図面を併せて参照しながら読めば、最もよく理解することができるであろう。

【0052】「証明可能な光学文字認識」(シリアル番 号07/958,938、1992年10月9日出願、 すでに出願放棄済み、継続出願は、シリアル番号08/ 223,830、1994年4月6日出願)、および 「印刷された文書の改善された光学文字認識再生を提供 する方法および装置」(シリアル番号08/138,4 67、1993年10月15日出願) と題され、同時係 属中の特許出願(これらの内容はここで明示的に参考と して援用される) に十分に記載されているように、文書 の内容、レイアウト、生成、および取り出しに関する情 報は、初めてその文書を生成するとき、またはそれに続 くコンピュータ処理時に、コンピュータによってエンコ ードされうる。エンコードされた文書情報は、それか ら、文書の印刷されたバージョンの表面に生成されたデ ータバーコード (本願明細書では、「パナマーク (Pana Mark)」(R)とも称する)を介して与えられうる。なお 本明細書においては、「(R)」によって各社の登録商標 であることを示す。現在利用できるエンコードおよび印 刷の解像度の能力は、1インチ4方のスペースにおい て、30000ビットもの情報まで扱える。よって上述 の出願によって教示されているように、理論的には文書 内容のすべてをエンコードすることができる。これは、 パナマーク用にすすんで犠牲にされる文書表面上のスペ 一ス量によってのみ制限をうける。バーコードスキャナ は、光学ページスキャナと連係して、またはそれからま ったく独立して、パナマークをスキャニングすることが でき、また、適切な認識およびデコーディングソフトウ ェアを備えた付属システムに情報を出力することができ る。デコードされた情報は、文書の新しいバージョンを つくるか、またはスキャンされた文書についての認識、 再生および誤り訂正を改善するために、その後、スキャ

ニングシステムによって用いられうる。パナマークをデコードするにあたって、このようなバーコードスキャナおよびスキャニングシステムは、もしスキャナのスキャニング解像度が少なくともパナマークの印刷解像度と同程度に細かいものであるのなら、パナマークの印刷解像度を知っている必要はない。その結果、パナマークの1×1以上のサイズの、論理ビットを表現する各画素をスキャニングすることができる。

【0053】パナマークのかたちでエンコードされた情報は、紙の文書を作成するために既に用いられているソフトウェアツールを改良するのに用いることができる。その例としては、ワードプロセッサ、スプレッドシート、オブジェクト指向グラフィックス、および音声記録や写真撮像のような各種マルチメディアアプリケーションなどが挙げられる。以下に、図1を参照して、このような例を説明する。

【0054】図1は、印刷されたページ上に印刷される パナマークの各種アプリケーションのいくつかを図示す る図である。印刷されたページ10は、例えばマイクロ ソフト(R) ワード 5. 1 a(R) のような標準的なワードプ ロセシングプログラムによって生成された文字テキスト を図示している。印刷されたページ11は、例えばマイ クロソフト(R) エクセル(R) のような標準的なスプレッド シートプログラムによって生成されたスプレッドシート を図示している。印刷されたページ12は、例えばマッ クドロープロ1.5 v 1 (8) のような標準的なグラフィ ックスプログラムによって生成された、コンピュータに よって生成されたグラフィックスを図示している。これ らの印刷されたページ10~12はそれぞれ、例えばペ ージ10の文字テキストのような、人間が目で容易に読 み取って理解できるアナログ部13と、機械用にフォー マットされたデータバーコードつまりパナマークの一例 であるディジタル部14とを含んでいる。印刷されたペ ージ10のパナマーク14は、ページの全テキスト、お よび/または例えば別のフォーマット化情報のようなそ の他の情報をエンコードすることができる。その結果、 例えばマイクロソフト(R) ワード(R) のようなあるワード プロセシングソフトウェアによって生成されたテキスト をフォーマットしなおして、例えばワードパーフェクト (18) のような別のワードプロセシングソフトウェアを用 いて作業にあてることができる。印刷されたページ11 のパナマーク14は、実際のテキストスプレッドシート をエンコードすることができ、および/または書式およ びフォーマット化情報を含むこともできる。その結果、 マイクロソフト(R) エクセル(R) でフォーマットされたス プレッドシートを、例えばロータス_(R) スプレッドシー トのようなその他のスプレッドシートソフトウェアプロ グラムに変換することができる。同様に、印刷されたペ ージ12のパナマーク14も、コンピュータによって生 成されたグラフィックス以外の情報をエンコードするこ

とができる。また、これらのパナマーク14はいずれも、アナログ部13から完全に独立した情報を含むことができることには注意が必要である。さらには、パナマーク14は、美観上の考慮から、あるいは印刷されたページ上に所定の量のエンコードされた情報を含ませるために必要とされるいかなる2次元サイズおよび形状のものでもよい。

【0055】図2は、基本的なパナマークシンボロジの 一例を図示している。パナマーク15は、2次元グリッ ドをなす1セットのエンコードされたデータビットを含 んでいる。典型的には、エンコードされた各データビッ トは、黒または白の複数の画素17からなるマトリック スとして印刷される。好ましくは、1データビットを表 現する画素マトリックスは方形であり、1×1程度の小 さいマトリックスから6×6以上の大きいマトリックス までの様々なサイズのものでありうる。また、非方形マ トリックスを用いることもできる。このパナマークは、 好ましくは、デスキューイング (deskewing) ボーダー 16を含んでいる。このデスキューイングボーダー16 は、2つの水平デスキューイングストリップと2つの垂 直デスキューイングストリップとを含んでいる。これら のストリップは、パナマークの非データ部分のみを構成 する。それぞれのデスキューイングストリップは、図5 を参照して後にさらに詳しく説明するように、パナマー クの各ロウおよび各カラムが、互いに確実に正しい向き になる (aligned) ように用いられる。しかし、1本の デスキューイングストリップを用いるだけで十分な位置 合わせ (alignment) を実現することができるので、こ れらのデスキューイングストリップのいずれかを用いる ことがなくても、十分に許容可能な結果を得ることがで きる。

【0056】複数の黒画素および白画素17によって表現されるデータビットは、好ましくは、0ビットと1ビットを確実に均等にミックスすることができるように、ランダマイズされる。また、通常の(黒)インク、または、(例えば紫外スキャナのような)適切なスキャナのみが判読可能である「不可視」インクのいずれかを用いて、パナマークの全体を印刷することができる。

【0057】図3は、デスキューイングボーダー25を有しており、かつ、いわゆる「ブロック識別子」である複数のロウ21、22、23および24を含んでいるパナマーク20の好ましい例を図示している。これらのブロック識別子は、それぞれ、図3に図示されているように、データビットからなる1本のロウ全体を含んでいてもいいし、1本のロウの一部、すなわち予め具体的に定められた複数の位置におけるデータビットのみを含むものでもよい。また、ブロック識別子は、データビットからなる複数のロウの代わりに、またはそれらに加えて、データビットからなる複数のカラムに含まれていてもよい。

【0058】図4を参照して以下により詳細に説明するように、ブロック識別子は、隣接するブロック識別子間のデータビット数を識別することができるように、パナマーク内の所定のいくつかの位置に随意に追加されるものである。このようにして、パナマーク内にデータビットが追加されているか、あるいは失われているかどうかを判定し、そのような誤りを補償することができる。

【0059】図4は、情報を、パナマークのかたちで紙 などの印刷媒体上にエンコードするための各ステップを 示すフローチャートである。パナマーク内に含ませるよ うに指定された入力データは、ステップ30において圧 縮される。入力データの性格次第で(例えば、テキスト 用には $LZW_{(R)}$ 、グラフィックス用には $JPEG_{(R)}$ と いうふうに)異なる複数の圧縮アルゴリズムを使い分け ることができる。圧縮アルゴリズムをおこなうことによ って、生の入力データ(どんな種類のものでもよい)が 変換され、文字ベースの圧縮データストリームあるいは 2進圧縮データストリームが生成される。もし圧縮デー タストリームが文字ベースのものであるのなら、そのデ ータストリームは、複数の0および複数の1を含むディ ジタルデータの対応する2進ビットまたはバイトにマッ ピングされる。もし圧縮データストリームが 2 進値であ る場合には、このステップは不要である。

【0060】ステップ31において、2進データストリームは所定の回数だけ複写され、好ましくは、単一の線形データストリームに組み合わせられる。冗長度は、どのような用途に供するつもりであるかによって(例えば、現実世界でどの程度のダメージを受けることが予想されるかによって)、また、パナマーク用に利用可能なスペースの量によって変わってくる。また、データストリームを複製することは必ずしも必要ではなく、冗長性をもたせることによってデコード時の正確さを改善するために用いられるものであることは理解されたい。

【0061】ステップ32において、データストリームに沿ったさまざまな位置に誤り訂正符号(ECC)を追加してもよい。例えば、データに対してECCビットを生成する標準的なECC技術を適用することができる。満足のいく結果をもたらしたECCアルゴリズムの一例としては、2進BCH符号が挙げられる。さらに、データストリーム内のデータを巡回冗長検査(CRC)によって、誤りを検出し、データストリーム内のデータを巡回冗長検査(CRC)に記りでエンコードすることができる。用いられるCRCアルゴリズムは、例えば「CCITT多項式」のような標準的なアルゴリズムでよい。この場合でも、ECCは停準的なアルゴリズムでよい。この場合でも、ECCは停ずしも必要ではなく、デコード時により高い正確さを実現するためには、用いるのが好ましいものであるにすぎない。

【0062】ステップ33において、データストリーム 内のデータは、好ましくはランダマイズされ、全データ ストリームを通して実質的に同数の「0」ビットおよび

「1」ビットが確実に存在しているようにする。このラ ンダマイズ動作は、ランダマイズされたビットを、デコ ード時にデランダマイズすることができるように、もち ろん反転可能なものでなければならない。ランダマイズ 動作をおこなうためには、多くの技術を利用できる。例 えば、データストリームを1ビットずつランダマイズす ることができる。すなわち、データストリーム内の各デ ータビットは、2進0ビットになる可能性と、2進1ビ ットになる可能性とを等しくもっていることになる。別 の圧縮レイヤを適用するためには、別のランダマイズ技 術が用いられることになる。さらに、よく知られている いくつかの暗号化技術のいずれかを用いることもでき る。暗号化技術を用いれば、望ましい副作用、すなわち データを安全に保つことができるという効果が得られる 可能性もある。なぜなら、データをデコードするために は、適正な処理キーが必要になるからである。したがっ て、パナマークが不正にデコードされる事態を回避する ことができる。データビットをランダマイズする目的 は、複数の「0」および「1」が正しく50%対50% の割合で確実に配分されているようにすることである。 このような配分は、クロックを用いないでパナマーク内 のデータをデコードする一助となるからである。このこ とについては、後にさらに詳しく説明する。

【0063】ステップ34では、ランダマイズされたデータストリームがマッピングされる。つまり、2次元アレイをなすようにブロック化される。このステップは、この技術分野ではよく知られている技術である簡単なロウ優先順マッピング技術、あるいはもっと複雑な「ランダム」マッピング技術を用いておこなうことができる。また、この2次元アレイは、使用されていない複数の位置を満たすために、複数のランダムビットで満たす、すなわち「ビットスタッフする」ことができる。また、上述したように、もしブロック識別子をパナマーク内に挿入することが望ましいのなら、このブロッキングプロセスでは、2次元アレイ内のいくつかの所定の位置を空いたままにしておく。

【0064】ステップ35では、前述したように隣接するブロック識別子間のエンコードされたデータビットの数をカウントすることによって、パナマークが読み出された時に失われた、または追加されているデータロウおよび/またはデータカラムを検出するために用いられる複数の空き位置の中に、ブロック識別子が挿入される。これらの空き位置は、2次元アレイ内の複数のロウまたは複数のカラム内にあってもよく、また、1本のロウまたは1本のカラムの全体を含んでいても、含んでいなくてもよい。

【0065】次に、この2次元ディジタルアレイは、ステップ36でヘッダ情報および何らかの必要な制御データ(例えば、スキューバー)をパナマークに加えることによって、ポータブルビットマップ(PBM)フォーマ

ットに変換される。このPBMは、次に、従来の変換プログラムを用いてインキャプシュレーテッドポストスクリプト (Encapsulated Postscript: EPS) に変換される。

【0066】ステップ37では、標準的なマージプログラムを用いて、パナマークのEPS表現が印刷されたページのポストスクリプト表現と組み合わせられる。最後に、ステップ38では、何らかのタイプの標準的なプリンタを用いて、アナログ情報およびパナマークが、印刷媒体上に印刷される。

【0067】なお、上述した複数のステップの多くは、相互に順番を入れ替えたり、すっかりなくしてしまったりすることができるものであることは理解されたい。例えば、データストリームを複製するステップ31の前に、ランダマイズするステップ33をおこなうこともできるし、このランダマイズするステップ33そのものを完全になくしてしまうこともできる。

【0068】図4で説明した各ステップを説明する一助となる具体例が図5に示されている。ステップ50において、フレーズ「Callme Ishmael」は、パナマーク内にエンコードされ、印刷されたページ上に印刷されるべき生の入力データを表している。

【0069】ステップ51では、上記文字フレーズを、 図示されている表現に圧縮することができる。次に、ス テップ52において、それぞれの文字がその2進表現に マッピングされる。

【0070】ステップ53は、ステップ52のデータス トリームの複製をとることを図示している。なお、図に は3つのデータストリームが示されているが、これらの データストリームは、好ましくは単一のコンカレントデ ータストリーム (concurrentdata stream) であること は理解されたい。ステップ54では、図示されているよ うに、3ビットのECCが、データの4ビット毎に加え られる。ステップ55では、複製されたECCエンコー ドされたデータストリームのビットがランダマイズされ る。ステップ56では、ランダマイズされた線形データ ストリームが、「ランダム」マッピング技術を用いて2 次元アレイにマッピングされる。パナマークの一部に与 えられるダメージがごく局所的なものであることが予想 される用途では、ロウ優先順マッピングよりもランダム マッピングのほうが好ましい。空きビット位置には、ス テップ57でブロック識別子(OO1)が挿入され る。最後に、ステップ58で、パナマークの一部の表現

【0071】いったん情報がパナマークのかたちにエンコードされ、印刷媒体上に印刷されると、図6に示す各ステップを通して、その情報をページから読み取ることができるようになる。パナマークをデコードするに当たっては、このマークの識別は、単に印刷されたページ上でのその位置をつきとめるステップの他にもいくつかの

ステップを含んでいる。この識別は、ステップ60~6 3からなる。これらのステップには、パナマークの位置 の特定と、パナマークのデコードを準備するためのイメ ージ変換の実行とが含まれている。

【0072】ステップ60では、例えばスキャナによって、文書のそのページ全体が読み取られる。このステップでは、アナログ部およびパナマークの両方がオンラインビットマップ表現に転換(transferred)される。具体的には、このステップは、標準的な8ビット階調(TIFF)フォーマットでイメージファイルを生成するフラットベッド光学スキャナを用いておこなうことができる。しかし、もしパナマークが上述したいわゆる「不可視」インクを用いて印刷されているのなら、パナマークをスキャンするために紫外光スキャナを用いることもできる

【0073】ステップ61では、階調イメージは、閾値を用いて分けることによって、2進黒および白のビットマップに変換される。この閾値分けをおこなう時、強度レベルが動的に選択される。すなわち、閾値レベルを上回る強度レベルを有する画素は、黒(または白)画素とみなされ、逆に閾値レベルを下回る強度レベルを有する画素は、白(または黒)画素とみなされる。

【0074】その後、ステップ62において、パナマークは、さまざまな技術に基づき、ビットマップからその位置が特定される。例えば、パナマークのサイズおよびそのおおよその位置を記憶しておき、印刷された文書上でそのパナマークの位置を特定することができるようにすることができる。次に、パナマークイメージが取り入れられ、2次元画素サイズが求められる。ここで、画素の長さあるいは幅を求めるのが望ましい。なぜなら、例えば、もしパナマークが2615画素長であるとわかり、それが655ビットに相当することがわかっているのなら、各ビットはおよそ4画素長であると結論づけることができるからである。

【0075】ステップ63において、わずかな角度でパナマークをスキャニングしたことを補償するために、パナマークに対して補正が施される。基本的には、パナマークをデスキューするこのステップは、垂直および水平デスキューイングストリップが実際にそれぞれ垂直および水平となるように、データビットおよびデスキューイングストリップを「スライドさせる」ことによって、マークの回転を戻すステップを含んでいる。上述しためには、1個のストリップが必要なだけである。この技術では、いわゆる「純粋な」アルゴリズムを用いることができる。このアルゴリズムでは、必要に応じていくつかの画素ロウを左にスライドさせるために、左端のストリップがパナマークのエッジで面一であるものとされる。

「回転」アルゴリズムとして知られている別のデスキュ ーイング技術を用いることもできる。この技術では、逆 幾何学的回転をイメージに適用する。パナマークがデスキューされた後、デスキューイングストリップ(すなわち、非データボーダー)は、イメージから取り除かれる。

【0076】この時点では、既にパナマークの位置が特 定され、改善されているので、このパナマークは、ステ ップ64および65でデコードする準備ができたものと なっている。パナマークをデコードするステップは、ス キャニングされたイメージからの画素を、2次元ビット アレイのかたちの2進データに実際に変換するステップ を含んでいる。このようなものであるので、これは、パ ナマーク読み取りプロセスおいて最も重要なステップで あることが理解できるであろう。上述したように、過去 においては2次元バーコードは、いわゆる「クロック」 または「クロッキングピット」を用いてデコードされて きたが、このパナマークは、そのようなクロッキングビ ットを用いず、データ画素そのものだけに基づいて情報 をデコードする。このデコーディングは、各データ画素 のランダム性を利用している。その結果、与えられたど のロウまたはカラムにも、ほぼ同数の「〇」および 「1」が含まれていることになる。よって、このマーク 全体をとおして、多数の「白黒」遷移および「黒白」遷 移(以下、「エッジ」と称する)がある。これらのエッ ジは、ステップ64でロウおよびカラムの「中心」を計 算するために用いられる。これらのロウおよびカラムの 中心は、次に、ステップ65で各データビットをどこか ら読み出すべきかを決めるために用いられる。このクロ ック不要のデコード技術は、もしデータがランダマイズ

されていなくても作用することができる。しかし、その

場合には、あまり効果的ではないと思われる。ステップ 64および65の詳細については、図9~図15を参照

して後により詳細に説明する。 【0077】ステップ66において、2進データがパナ マークから読み出され、(もしあるのなら)ブロック識 別子の位置が求められる。次に、位置の求められたブロ ック識別子間のエンコードされたデータビットの数、ま たはロウ数および/またはカラム数に基づいて、データ のロウ/カラムが削除されたか、あるいは追加されたか がベリファイされる。もしそうであるのなら、追加され たロウ/カラム、または失われたロウ/カラムは、図1 2~図15を参照して後に説明するように補償される。 【0078】2次元ビットアレイが完全なかたちである ことが確認された後、ステップ67で2進データビット のブロックが解体され、線形データストリームが形成さ れる。次に、ステップ68で、逆ランダマイズプロセス が適用される。ステップ69において、2進データビッ トは、この技術分野ではよく知られている標準的なEC Cプロシージャにかけられ、誤りをなくす。ECCプロ シージャの後、ステップ70では、(もしあるのなら) 冗長データストリームが「コンセンサス」データストリ

ームを形成するのに用いられる。例えば、もし3つの冗長データストリームがあるものとすると、多数決投票(majority voting)が適用される。それにより、もしこれら3つのデータストリームのうち2つが、特定のデータ文字の値が「C」であることを表しているのに対して、3つ目のデータストリームが、その値は「Q」であることを表しているのなら、多数派が勝ち、出力は「C」となる。最後に、ステップ71において、ストリームは伸長され、オリジナルの生の入力データが復元される。

【0079】さて次に、パナマークをデコードするこの 技術を、図7~図11を参照してさらに説明する。クロ ッキングビットを用いることなくパナマークをデコード するためには、各カラムに対応するすべての水平「エッ ジ」および各ロウに対応するすべての垂直「エッジ」が カウントされる。ここで、エッジとは、ある色の画素に 隣接する、その色とは別の同一色の2つの画素のことを いう。互いに異なる4つのタイプの水平エッジが、図7 に参照番号73および74で示されている。同様に、互 いに異なる4つのタイプの垂直エッジが、図8に参照番 号75および76で示されている。水平エッジを右のエ ッジ73と見なすか、左のエッジ74と見なすかという ことは、パナマークをデコードするのにそれらのエッジ を用いる時には、何ら重要なことではない。しかし、も し水平右エッジおよび水平左エッジの数が予めわかって いるのなら、そして異なる数がカウントされれば、誤り が検出されることになる。同じことは、垂直上エッジ7 5および垂直下エッジ76についても言うことができ る。

【0080】図9は、水平エッジおよび垂直エッジが、 どのようにして各カラムおよび各口ウにおいてそれぞれ カウントされ、カラムセンターラインおよびロウセンタ ーラインが求められるかを図示している。概して、カラ ムセンターラインおよびロウセンターラインにそれぞれ 対応するカラムおよびロウは、非センターに対応するカ ラムおよびロウに比べて、エッジ数がはるかに少ない。 カラムセンターラインおよびロウセンターラインは、読 み出されるべき 2 進データビットを表現する画素マトリ ックスの中心画素を求めるために用いられる。中心画素 は、そのマトリックスの周囲の近傍画素とは対立するも のとして、最も正確なデータを与えるために読み出され る。換言すれば、単一のデータビットが、3×3画素か らなるブロックによって表現される場合には、そのデー タビットの中心画素は、2進データを読み出すのに最も 望ましい位置にある。逆に、中心画素周囲の画素は、ラ ンダム画素誤りなどによってもたらされるノイズの影響 で誤りを含んでいる可能性が、中心画素よりもはるかに 高い。したがって、エッジの数が最小であるそれぞれの カラムおよびロウの位置を求めれば、各中心画素の位置 を正確に求めることができる。その結果、その画素が読

み出される時、最も信頼性の高い2進データを生成する ことができる。

【0081】図9は、パナマークの一部において、どのように垂直エッジおよび水平エッジがカウントされるかを図示している。例えば、スキャンライン80は、ロウ3に含まれている垂直エッジの数をカウントするために用いられる。図示されているように、ロウ3は4個の垂直エッジをもっている。同様に、ロウ5は、スキャンライン81に沿ってカウントされる、13個の垂直エッジをもっている。水平エッジカウントについては、カラム8は、スキャンライン78に沿って8個の水平エッジをもっており、カラム15はスキャンライン79に沿って2個の水平エッジをもっている。もちろん、各ロウおよび各カラムは、それぞれのロウおよびカラムについてエッジ数を求めることができるようにスキャンされることになる。

【0082】図10は、134本の画素カラムを有するパナマークの全幅についてカウントされる1カラム毎の水平エッジ数を示している。図示されているように、極小値があるところではどこでも、そのカラムはセンターラインをもっていると判定される。同様に、図11は、図1のパナマーク14に見られるように、印刷されたページの大半で垂直方向に延びているパナマークの(最初の134本のロウに対応する)長さの一部に対応する1ロウ毎の垂直エッジカウントを表している。ここでも、ロウセンターラインを示す極小値は、十分に規定されている。

【0083】動作時において、コンピュータシステム は、図10および図11にそれぞれ図示されているカラ ムおよびロウの中心を、実際にグラフィック再生する必 要はない。その代わり、極小値を求めるために、各ロウ および各カラムにそれぞれ対応する1次元線形表現が計 算される。この計算は、非常に正確におこなうことがで きる。なぜなら、コンピュータは、それぞれのロウの中 心およびカラムの中心がどのぐらい離れているべきであ るかを推定することができるからである。例えば、3× 3 画素マトリックスによって表現される 2 進データビッ トにおいては、およそ3本の画素ロウ毎に新たなロウセ ンターラインがあるはずであること、また、およそ3本 の画素カラム毎に新たなカラムセンターラインがあるは ずであることがわかっている。しかし、センターライン をそのようにうまく規定できるからといって、コンピュ ータが、センターライン間のおおよその間隔を知ってい る必要はない。

【0084】いったん、水平エッジおよび垂直エッジがカウントされ、各カラムセンターラインおよび各ロウセンターラインが求められると、カラムセンターラインとロウセンターラインとの交点に位置する2進データがシーケンシャルに読み出され、データビットから構成される2次元アレイを形成する。例えば、図10に示されて

いるように、カラム31はカラムセンターラインをもっている。よって、それぞれのロウセンターラインについては、図11に図示されているように(ロウ9、13、16…)、2進データは、各ロウセンターライン(9、13、16…)がカラムセンターライン31と交差するところから読み出されることになる。

【0085】いったん、データビットから構成される2 次元アレイがつくられると、(もしあるのなら)ブロッ ク識別子が、図6のステップ66で述べたように識別さ れる。エンコードする段階でパナマーク中にブロック識 別子を挿入することにより得られる効果は明白である う。すなわち、パナマーク内の2進データが信頼性よく デコードできない状況は、容易に想像できるものである からである。例えば、パナマークの大半が覆い隠されて いたり、失われている場合、あるいはパナマークが、ご く一部でも覆い隠されている場合を想定する。その場 合、存在しているどのデータもすべて直接にデコードす ることは可能ではあるが、失われたデータについては、 そのデータがどこに属しているかはわからないので、デ コードされたそのデータを利用することができないこと もある。パナマークをファクスする時には、もっと微妙 な影響が生じる。ファクシミリ機のスキャナが、データ バーコードに対して多少の歪みをもたらすことは観察の 結果わかっている。そういうものであるので、ファクシ ミリ機を通して送信されたパナマークが、画素ロウを横 切って歪みを受けている結果、いくつかの画素ロウが失 われていたり、余分な画素ロウが現れたりすることは十 分に考えられる。図12は、ある画素ロウ83が圧縮さ れたパナマーク82を示している。ここで、その画素ロ ウ83は、パナマークがデコードされる時、スキップさ れるように圧縮されている。図13は、ある画素ロウ8 6が、オリジナルのサイズのほぼ2倍に伸長されている パナマーク84を示している。したがって、パナマーク 84がデコードされると、伸長されたロウが出力中に現 れる回数が1回よりも多くなる。これは、そのロウの全 体、またはデータビットからなるいくつかのロウが失わ れたり、複製されたりすることにつながる。もちろん、 同じ影響はパナマークのカラムにも現れる可能性があ る。

【0086】したがって、図5のステップ56および57に示されているように、(それぞれが既知の、つまり所定のビットシーケンスまたは値をもつ)ブロック識別子を、ディジタル2次元アレイの所定の空き位置内に挿入するのが望ましい。これらのブロック識別子は、あるロウまたはあるカラムの全体を占めることができる。また、隣接するブロック識別子同士を、データビットから構成される既知の数のロウまたはカラムで互いに隔てることもできる。あるいは、ブロック識別子は、所定数のデータビットによって互いに隔てられた所定数のビットでもありうる。デコード時において、2進データビット

が2次元ビットアレイに読み出された後、まず、それらのブロック識別子の位置が求められた後、好ましくは、 隣接するブロック識別子間のロウ数および/またはカラム数がカウントされることによって、追加されたロウがあるか、あるいは失われているロウがあるかが判定される。あるいは、隣接するブロック識別子間のデータビット数をカウントすることによって、データビットを追加すべきか、あるいは削除すべきかが判定される。もしデータビットから構成されるいくつかのロウおよび/またはカラムが失われているのなら、それらの誤りを補償するために、どこにデータを追加すべきを決定しなければならない。

【0087】図14は、ブロック識別子の位置を求めるに当たって好ましいサーチオーダーを示している。誤りは、他のどこよりもブロック識別子を表現するビット内で発生する可能性が高いので、ブロック識別子アルゴリズムは、所定の値と正確に整合する値をサーチしない。その代わり、所定の各ビットシーケンスに対するハミング距離が最小であるラインが、ブロック識別子を含むラインとして識別される。もちろん、ハミング距離比較以外の技術を用いてもよい。

【0088】図14は、一連のデータビットロウ91、 92、93、94および95を有するパナマーク90の 一部を示している。ここで、各口ウは、所定のビットシ ーケンスを有するブロック識別子を有している。ブロッ ク識別子の位置を求めるためには、もし、例えば、8つ
 のエンコードされたデータビットロウの後に必ず1個の ブロック識別子が挿入されることがわかっているのな ら、歪みが生じているのでなければ、ブロック識別子ビ ットを有するロウは、9番目のロウ毎にあるものとされ る。したがって、予想されるブロック識別子を有するロ ウ(図14ではロウ91)が、まず所定のビットシーケ ンスと比較される。もし正確に整合しないのなら、ロウ 92がそのビットシーケンスと比較される。残りのサー チオーダーは、図14に示されているとおりである。つ まり、ロウ93、94そして95の順となる。もしこれ らのロウのいずれにも正確な整合が見られないのなら、 所定のビットシーケンスから最小のハミング距離を有す るロウが、ブロック識別子ロウであると判定される。ブ ロック識別子は、データビットロウの中にあるものとし て図示されてはいるものの、もちろん、ブロック識別子 は、ビットアレイのカラム内に位置していてもよい。ま た、ロウまたはカラム内の各プロック識別子の正確な位 置を知ることができるので、上述したように、その既知 のロウまたはカラムが、最初に所定のビットシーケンス と比較される。

【0089】いったんすべてのブロック識別子の位置が 求められたら、アラインメント (alignment、位置合わ せ)をおこなう必要があるかどうかが判定される。もし 隣接するブロック識別子間のロウ数が正しい所定の数で



あるのなら、アラインメントをおこなう必要はない。しかし、もしそのロウ数が少なすぎるのなら、追加ロウを追加するためにアラインメントが必要になる。一方、もしライン数が多すぎるのなら、余剰ロウを削除するためにアラインメントが必要になる。

【0090】もし、あるエンコードされたデータビットロウを削除すべきであると判定されたのなら、つまり、もし実際のエンコードされたデータビットロウの数が所定の数を超えているのなら、同一の2進データをもつ隣接する2つのロウがある場合、そのうち1つを削除すべきであるものとする。もし同一のデータをもつ2つの隣接するロウがないのなら、相互間のハミング距離が最小である2つの隣接するロウのうち1つが削除されることになる。

【0091】しかし、もし、エンコードされた2進デー タロウの数が所定の数よりも小さいと判定されたのなら (例えば、1本のロウが失われているのなら)、2進デ ータロウを追加することが必要になる。これによって、 どんなデータを挿入すべきか、そしてどこにそのような データを挿入すべきかという問題が生ずる。どんなデー タを挿入すべきかということについては、より情報量の 多い選択肢がないときには、ランダムデータを「プレー スホールダ (place holder)」として用いることができ る。オリジナルのエンコードされたデータはランダマイ ズされるのであるから、挿入されるロウに対する「〇」 および「1」の数をどのように設定しても、予想される 正確度 (accuracy rate) は50%になる。挿入される ロウは、平均すると比較的多数の誤りを含むものになる が、隣接するブロック識別子間に正しい数のロウを配置 することは可能になる。また、ECCをおこなうことに よって、および/またはデータに冗長性をもたせること によって、発生したどのような誤りも訂正することがで きる。

【0092】図15は、1本のロウが失われたと判定さ れた場合に、パナマーク100のどこにランダム2進デ ータロウを挿入すべきかを決定するためのプロシージャ を示している。好ましいプロシージャでは、決定された それぞれのロウセンターラインを見る。例えば、図15 に矢印105で示されているように、連続する2つのブ ロック識別子間のロウセンターライン101を見る。ロ ウセンターライン101では、すべての画素に「×」マ ークがつけられている。次に、ロウセンターライン10 1の上のロウ102内の各画素、およびロウセンターラ イン101の下のロウ103内の各画素が、ロウセンタ ーライン101内の、それぞれの画素に隣接している画 素と比較される。これらのロウ102および103にお いて、ロウセンターライン101の隣接画素と同一色で ある(すなわち「接続されている」)画素には、それを 示す「×」マークがつけられている。最後に、「×」の 数が一番少ないロウ(すなわち、「接続の断たれてい

る」画素が一番多いロウ)が、ロウセンターラインに隣接するには不適切なロウであると判定され、ランダムデータからなる追加ロウが、それに該当するロウとロウセンターラインを含むロウとの間に挿入される。この技術を用いれば、ロウ102は、(ロウ103の接続の断たれている画素が2つだけであるのに対して)接続の断たれている画素を3つ含むことになるので、誤って隣接しているロウとして選択されることになる。したがって、ロウ102とロウセンターライン101との間に、1本のランダムデータロウが追加される。

【0093】以上に、好ましい実施形態および各種局面に言及しながら、本発明を具体的に示し説明してきたが、本発明の着想および範囲を超えることなく、さまざまな変形および改変を加えることが可能であることは、当業者には理解できるであろう。また、添付の請求の範囲は、本願明細書に記載された各実施形態、前述した代替方法、およびそれらの等価物のすべてを包含すると解釈されるように意図されているものである。

[0094]

【発明の効果】本発明によれば、少なくとも以下の効果 が得られる。すなわち、ディジタル的にエンコードされ たデータを表現するクロック不要の2次元バーコードを 提供することができる。また印刷媒体上に印刷され、媒 体に対するダメージに耐えられるだけの十分な耐久性を もつ、クロック不要の2次元パーコードを提供すること ができる。さらに、ランダマイズされたデータビットを 表現する複数の画素を設けることによって、連続する複 数の画素からなる長いストリングが同一の色になること を防止し、かつ、不正なデコードを防止する安全性を保 証する、クロック不要の2次元パーコードを提供するこ とができる。さらに、印刷媒体上に印刷するために、ク ロック不要の2次元バーコードにフォーマットされた情 報をエンコードすることができる。さらに、印刷媒体上 に印刷されたクロック不要の2次元パーコードのかたち でディジタル的にエンコードされた情報をデコードする 方法を提供することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明により印刷媒体上に印刷されたバーコードのいくつかの例を模式的に示す図である。

【図2】本発明による2次元パーコードの一例を示す図である。

【図3】本発明によるブロック識別子ロウを含む2次元 バーコードを示す図である。

【図4】本発明により情報を印刷媒体上にエンコードするための各ステップを示すフローチャートである。

【図5】図4のフローチャートに述べられている方法に 基づいておこなわれる複数のステップのいくつかを図示 する図である。

【図6】本発明により印刷媒体上に印刷された情報をデ コードするための各ステップを示すフローチャートであ る.

【図7】本発明によりスキャニングされたバーコードにおいて、どのようにして水平エッジが求められるかを説明する図である。

【図8】本発明によりスキャニングされたバーコードに おいて、どのようにして垂直エッジが求められるかを説 明する図である。

【図9】本発明により、どのようにして水平エッジおよび垂直エッジが各ロウおよび各カラムにおいてそれぞれカウントされるかを説明する図である。

【図10】本発明により、どのようにしてカラムクロックセンターが求められるかをグラフによって説明する図である。

【図11】本発明により、どのようにしてロウクロックセンターが求められるかをグラフによって説明する図である。

【図12】本発明において、失われたロウのあるバーコ

ードを示す図である。

【図13】本発明において、余分なロウのあるバーコードを示す図である。

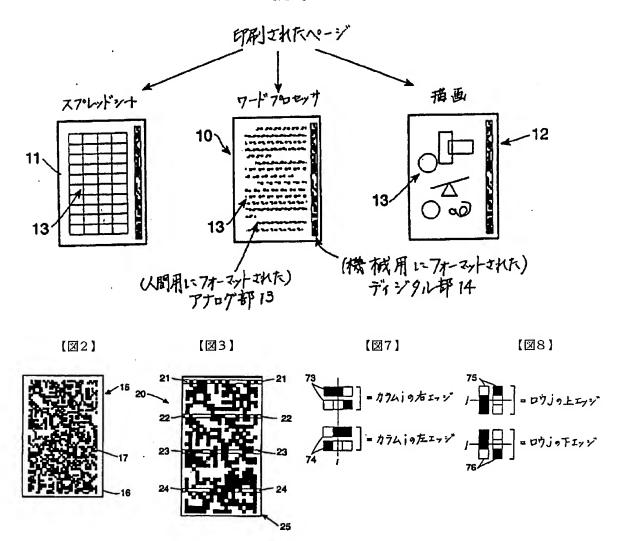
【図14】本発明によりブロック識別子の位置を求める ためのサーチオーダーを示す図である。

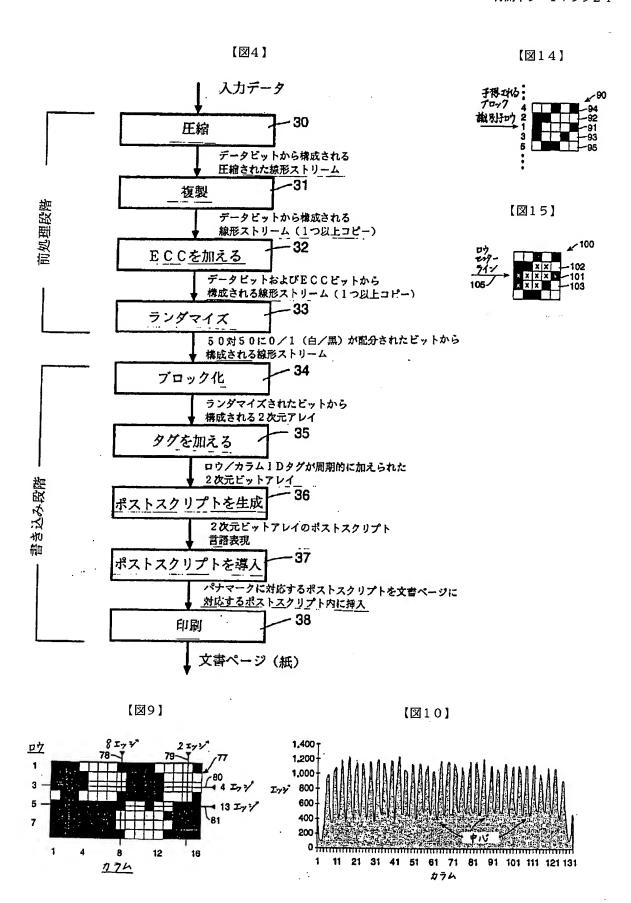
【図15】本発明により失われたロウが求められた時の、情報ロウの追加を示す図である。

【符号の説明】

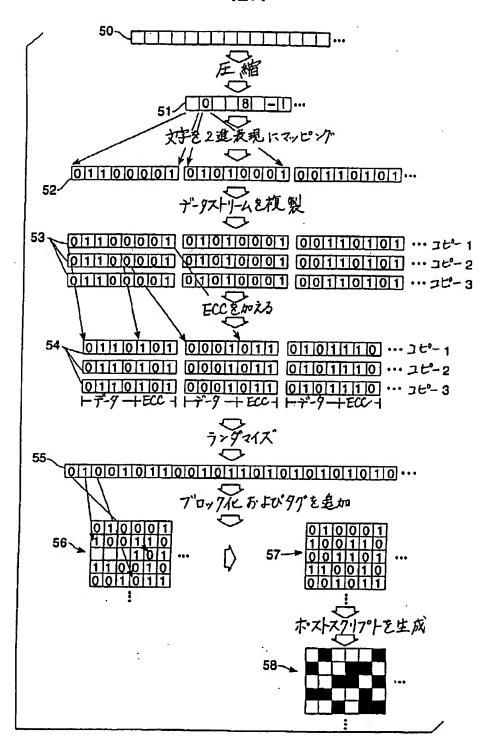
- 30 圧縮ステップ
- 31 複製ステップ
- 32 ECC付加ステップ
- 33 ランダマイズステップ
- 34 ブロック化ステップ
- 35 タグ付加ステップ
- 36 ポストスクリプト生成ステップ
- 37 ポストスクリプト導入ステップ
- 38 印刷ステップ

【図1】



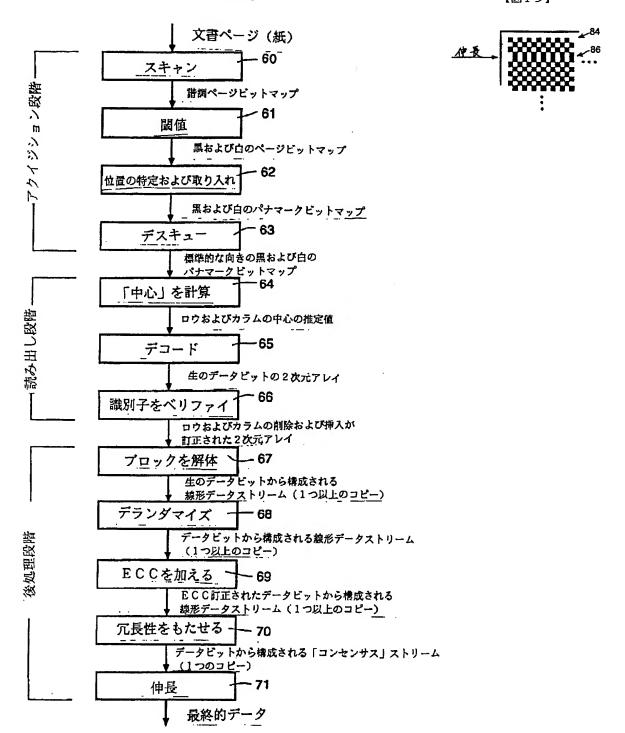


【図5】

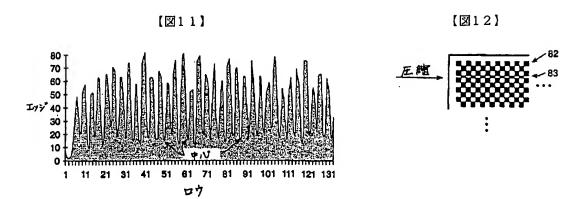




【図13】



e^{ss}.



フロントページの続き

(72)発明者 ジアンギン ゾウアメリカ合衆国 ニュージャージー08536, プレインズボーロ, フォックス ラン ドライブ 42-11

.... FAGE BLANK (USPTO)